# ⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭62-140554

௵Int Cl.⁴

識別記号

庁内整理番号

④公開 昭和62年(1987)6月24日

H 04 N 1/415

8220-5C

審査請求 未請求 発明の数 1 (全6頁)

ディジタル画像の符号化方式 60発明の名称

> 到特 頤 昭60-281641

願 昭60(1985)12月13日 **22**HH

木 良 行 鉿 ⑦発 明 者 正広  $\blacksquare$ 勿発 明 者 船 衞 ②発 明 者 佐 @発 明 者

幸夫 佐藤

キャノン株式会社 人 ①出 願

弁理士 丸島 儀 一 79代 理

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内

東京都大田区下丸子3丁目30番2号

#### 明

#### 1. 発明の名称

デイジタル画像の符号化方式

#### 2. 特許請求の範囲

- (1) デイジタル画像データをN×Nのプロック 単位に分割し、ブロックのパターンを表すコ ードとそのパターンの状態を表すコードとに より各プロックを符号化することを特徴とす るデイジタル画像の符号化方式。
- (2) 上記状態はパターンの回転および対称のモ ードであることを特徴とする特許請求の範囲 第(1)項に記載のデイジタル画像の符号化方式。
- (3) 回転および対称を表すコードに処理を加え ることで、その符号が扱わすパターンを回転 および対称処理を施したパターンの符号とす ることを特徴とする特許請求の範囲第(2)項に 記載のデイジタル画像の符号化方式。

# 3.発明の詳細な説明

#### 〔技術分野〕

本発明は、プロック単位で符号化するデイジ

タル面像の符号化方式に関するものである。 〔従来技術〕

デイジタル画像を所定サイズのプロックに分 割し、そのプロックの画像パターンをプロック 単位で符号化する方式があるが、この方式で符 号化すると、画像を符号化したままの状態で比 較的容易に画像の移動・回転などの画像処理を することができる。それは、この方式ではプロ ック単位で符号化してあるので、他のプロック に影響を与えずにそのブロックだけ処理が独立 して行なえるからである。

しかし、ここで気を付けなければならないと とは、回転の処理をする場合、あくまでもブロ ック単位で処理がされただけで、このまま復号 化してもその再生像は完全でないことである。

とれを明 6 図を使つて脱明する。 朝 6 図で 0 がオリジナルの画像とすると、これをブロック 単位で符号化して、時計方向に90匹回転する 例を示している。まず、オリジナル画像□は▲  $\times$  4 0 7  $\sigma$   $\nu$   $\rho$   $\rho$   $\nu$   $\rho$   $\nu$  に分割される。そして、それぞれのブロック
01~04のパターンを符号器 1 1 によつて B<sub>11</sub>,
B<sub>12</sub>, B<sub>21</sub>, B<sub>22</sub> に符号化し、メモリ 12 に記憶する。
ここで、時計方向に 9 0<sup>0</sup>回転するためには、回 転処理がない場合におけるメモリ 1 2 からの既 出しを B<sub>11</sub>, B<sub>12</sub>, B<sub>21</sub>, B<sub>22</sub> という順番だとすれば、 第 6 図に示したように B<sub>21</sub>, B<sub>11</sub>, B<sub>22</sub>, B<sub>12</sub>という順 番でメモリ 1 2 からの読出しを行なう。

しかし、これを復号器! 3 でそのまま再生した像 R1 はオリジナル 0 を時計方向に 9 0 度回転した像にはなつていない。これは、ブロック位置は強かに回転されているが、各 ブロックの内がそのままのためである。従つて、ブロック内部を同じように時計方向に 9 0 度回転させる。とのために、 復号器! 3 で復号化されたデータを回転 1 4 でそれぞれの処理内容に応じない。

即ち、麻り凶に示す如くプロックサイズが

なされたもので、 画像の回転や対称処理に 道した だイジタル 画像の 付 号化 を 提供する こ 神 しく は、 本 発 明 で は、 オ 光 を 表 わ す コ ー ド に の の の の の と で で を で の の 処理を 符 号 の ら と で で を の を 回 転 し た パ ターン の 符 号 に 変 れ の で も の を 回 転 し た パ ターン の 符 号 に 変 え る も の で る 。

#### 〔寒施例〕

以下、本発明を好ましい実施例に基づいて記明する。本発明の概念を説明したのが、第1図である。

オリジナル画像 0 は 4 × 4 のブロックに分割されて、それぞれのブロックは符号器 1 によつて、そのブロックのバターン構造を設すバターンコードとそのバターンの回転・対称の状態を 装す状態コードとを有するブロックコードに符 労化される。このブロックコードがメモリ 2 に 4 × 4 であり、ブロックを構成する函素位置を x(1,1)で示すとすると、 プロックを構成す る各函素に対して、回転器 1 4 において以下の 如くの位置変換処理を必要としていた。

x(i,j) → x(j,5-i) 90度回伝

→ x(5-1,5-j) 180度回転

→ x(5-1,1) 270度回転

→ x(1,5-j) 鏡像

→ x(j,i) 90 度回転+鏡像

→ x(5-1,j) 180 健回転十年像

→ x(5-j,5-1) 270 废回転+鋺像

回 転 方向 は 時 計 方 向 、 鏡像 は 1 軸 に 対 し て とる 。

しかし、このような処理をハードウェアで しかもリアルタイムに実行することは、困難で ある。また、画像の処理内容に従つて、ブロッ ク内の画業の処理の仕方も変えなければならな いので、この問題は大きくなる。

#### (自的)

本発明は、このような問題を解決するために

# 記憶される。

そして、ここでも画像を時計方向に90度回転するとするには、回転処理を受しない場合の
脱出し顧 B11, B12, B21, B22 に対して、メモリ2か
ら各ブロックコードをこの処理のために、 B21, B11, B22, B12 の顧者で銃み出すとともに、回転器 5 で各ブロックコードの回転モードを表す状態コードに処理を施して、 ブロックコードそのものをオリジナルのブロックのバターンを90 度回転したパターンのブロックコードへと変換する。

このようにして、回転処理されたブロックコードを復号器 5 で復号して像を再生すれば、オリジナル 0 の 9 0 度回転像 R を得ることができ、ブロック内の各画業に対する個別の処理は不必要となる。

ところで、デイジタル画像のブロック符号化方式の中で、ブロックのパターンを符号化する 万式の代表的なものとして、ペクトル量子化に よる符号化万式が良く知られている。とのペク

トル橙子化はブロックの画業をペクトルの畏累 として考えて4×4のプロックなら、入力画像 のプロックを16次元ペクトルとしてとらえる。 そして、同じ16次元の空間でいくつかのペク トルを再生ベクトルとして登録して、入力ペク トルを歪が最小となるような再生ペクトルへ写 像する。たとえば、入力画像が1又は0しかと らない 2 値函像とすると 4 × 4 のブロックには 216 通りのパターンが存在するが、異なるいく つかのパターンに同一コードを割付けることに より再生像のパターンとして例えば28通りの バターンを登録すれば情報量としては、16ピ ットから 8 ピットへとおにすることができる。 尚、再生画像の強を更に許容できる場合には 2<sup>16</sup> 通りのバターンを 2<sup>5</sup> 通りのバターンに圧縮し てもよい。

とのベクトル量子化に際し、符号化の際には プロックのパターンは再生ベクトルを示すアド レスとして符号化される。またハードウエアと して実現する際には符号化或いは復号化のため

望の角度回転したパターンのコードを得ることができる。

第2 図は、以上の概念に基づく符号化の具体 例であつて、 4 × 4 のブロックの画像を 8 ピットで符号化する場合を示し、 8 ピットのブロックコードのうち上位 5 ピットに画像パターンを示すパターンコードP C を、また、 下位 3 ピットに回転・対称のモードを表わす状態コードBCを割り当てる。尚、 この例では 2<sup>16</sup> 通りのパターンを 2<sup>5</sup> 通りのパターンコードに圧縮している。

第3図は第2図示のブロックコードにより符号化されている画像BPを時計方向に90度回転する動作例を示すもので、画像BPに対応したパターンコードPCを「1111」」とし、また、画像BPを基本パターンとして登録してあるとする。前述の如く、基本パターンは状態コードは・11111000・となる。 たれを90度回転させたパターンについては、 版コードBCとして、 時計方向への90度回転

の変換テーブルを記憶したメモリ ROM 等により 写像を比較的容易に実現することができる。こ のようにベクトル量子化による符号化は、プロ ックのパターン構造を符号化する方式ととらえ ることができる。

を"001"とすればこの回転処理後のパターン BP<sup>1</sup>を要わすプロックコードは、"11111001" となる。

以下に状態コードBOの例を示す。また、第4凶に状態コードBOによる画像の状態温移凶を示す。

盎	本	バ	Ą	<b>-</b> ン	0	0	۵
9	a	度		眃	0	0	i
1	8	۵	麼	回転	0	1	0

2	7	0	废	ø	転				(	)	1	1	
雞	伊								1	ı	1	1	
9	0	度	<u>[0]</u>	転	+	ĝē.	康		1		1	0	
1	8	0	度		妘	+	鍵	像	1		٥	1	
2	7	0	疋	0	伝	+	ĝĘ.	像	1		0	0	

即ち、基本パターンを示す状態コード 8 Cを000とし、8 つの状態を上述の様に 3 ビットのコードで扱わす。そして、第 4 図の状態進移図に示すように、8 つの回転対称の状態間に規則性をもたせてある。

すなわち、3 ピットの状態コード8cのうち下位2 ピットに1を加えることで、そのパメーンを右(時計)方向に90 度回転させたパメーンのコードにすることができる。また、逆に下位2 ピットから1 を引く毎に左(反時計)方向にパターンを90 仮回転させることができる。さらに、状態コード8cの3 ピットの各ピットを反転させる(0 なら1 に、1 なら0 にすることで、そのパターンの鏡像とすることができる。

#### 示する。

R,	R o	処 理 內 容
0	1	時計方向に 9 0 度回転(反時計方向に 2 7 0°)
1	0	1 8 0 旋回転
1	1	時計方向に270度回転(反時計方向に90°)
0	0	処理なし

2 1 は 2 ビットの加算器で、入力する状態コード 8 C のうちの下位 2 ビット (  $C_1$ ,  $C_0$ ) を前述の信号  $R_1$ ,  $R_0$  により回転処理するもので、具体的には  $C_1C_0+R_1R_0$  の加算動作し、加算結果の下位 2 ビットを  $Y_1$   $Y_0$ として出力する。

 $22\sim25$  は入力信号のレベルを反転するインパータ、 $26\sim31$  はアンドゲート、 $32\sim34$  はオアゲートである。状態コード B C の上位 1 ピットの  $C_2$  及び加算器 21 の 2 つの出力  $Y_1,Y_0$ は大々インパータ  $22\sim24$  により反転されてアンドゲート 26,28,30 に入力され、また、 $C_2,Y_1,Y_0$  はそのままアンドゲート 27,29,31 に入力される。アンドゲート 26,28,30 には信

このようなコード化をすれば、ベクトル量子化のような符号化で、入力パターンを再生ベクトルへ写像するのに基本的パターンとかからではならではなって同一レベルの再生でしたができる。尚、このパターンを回転・対称処理して得られるパターンとしないことである。

第 5 図は、状態コード 8 c の処理を実現するための第 1 図示の回転器 5 の詳細な構成例である。 C 2 , C 1 , C 0 は第 3 図で示した回転・対称モードを表す 5 ビットの状態コード 8 c である。

また、R1,R0はパターンの回転角、また、 Mは鋭像処理の有無を示す信号であつて、例えば、キーボードやデジタイザ等の入力装置を用いたオペレータからの画像処理指令に従つた信号である。信号Mが"1"で状態コードBCの3ビットの反転、即ち、鏡像処理を指示する。また、信号R1,R0の組合せにより以下の様な処理を指

号 M が入力され、また、アンドグート 27,29,31 には信号 M をインバータ 25 で反転した信号が入力される。

以上の如く、第5図示の回転器5により状態コード80が処理指令に従つて、変換される。 尚、ブロックコードのうちバターンコードは回 転器5では何ら処理されない。

この様にして処理された状態コードBC及びバターンコードPCを含むブロックコードは第1凶示の復号器において、前述した如くの変換テーブルの検索技術を用いて顕像バターンに復

# 特開昭62-140554(5)

母される。

以上説明した契格例では符号化のブロックを 4×4としたが、これに限るものではなく、また、符号化すべき函数も白/黒の 2 値に限らず、階測性をもつものであつてもよい。また、 パターンコードは 5 ビット、 状翅コードは 5 ビットに大々限らず、圧縮率や処理内容に応じてビット数は増減するものである。

## (効果)

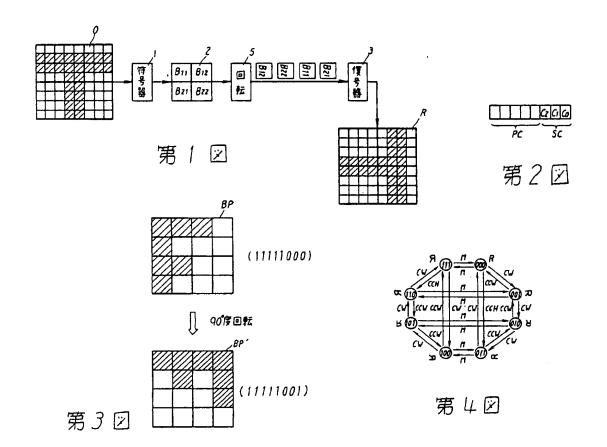
以上説明したように、ベクトル量子化のようなブロックのバターンを符号化する際に、ブロックの符号をバターンを扱わすコードとそのバターンの回転および対称の状態等を要すコードとから構成することで、符号化した状態で回転・対称のような処理をする際にブロック内の画案の処理も符号に簡単な操作を施すことで高速に実現することができる。

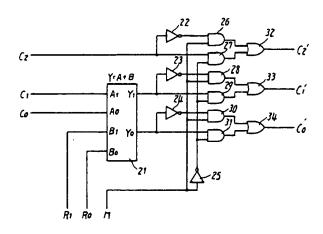
また、ベクトル量子化のように、その再生像 に歪を生じる符号化方式においては、その回転・ 対称のブロックは必ず存在するから、どのよう な回転・対称をしても、その再生像の間では画質の差が生じず、たとえば、90°回転した像も、180°回転した像も画質としては全く同一のものを得ることが出来ることは、実用上大きなメリットである。

#### 4. 図面の簡単な説明

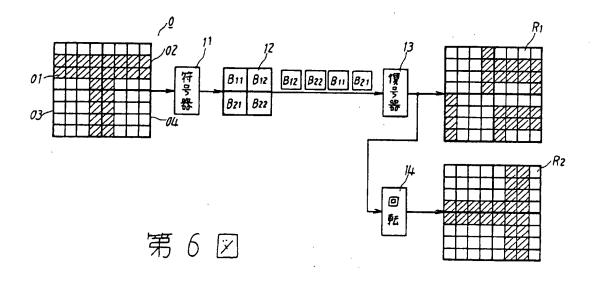
第1 図は本発明による符号化の概念を示す凶、 第2 図は本発明による符号化に用いるコードの 例を示す図、第3 図は画像処理の一例を示す図、 第4 図は状態選移図、第5 図は回転器の構成例 を示す図、第6 図は従来の符号化を示す図、第 7 図は従来の画像処理の一例を示す図であり、 1 は符号器、5 は回転器、3 は復号器である。

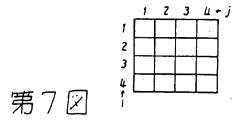
出願人 キャノン株式会社 代理人 丸 島 儀 一 湯





第 5 図





PAT-NO:

JP362140554A

DOCUMENT-IDENTIFIER:

JP 62140554 A

TITLE:

ENCODING SYSTEM FOR DIGITAL IMAGE

PUBN-DATE:

June 24, 1987

INVENTOR-INFORMATION: SUZUKI, YOSHIYUKI FUNADA, MASAHIRO SATO, MAMORU SATO, YUKIO

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

CANON INC

COUNTRY

N/A

APPL-NO:

JP60281641

APPL-DATE:

December 13, 1985

INT-CL (IPC): H04N001/415

#### ABSTRACT:

PURPOSE: To process a picture element in a block at a high speed by performing a simple operation to a code, by constituting a code of the block, of a code for showing a pattern and a code for showing a rotation of its pattern and a symmetrical state, etc.

CONSTITUTION: When registering as a reproducing pattern, one pattern of plural patterns which become the same pattern by rotation/symmetry processings is considered to be a fundamental pattern, and a state code is aligned with a

pattern code for showing each pattern. In case of encoding an image of a block of 4×4 by 8 bits, a pattern code PC for showing an image pattern, and a state code SC for showing a mode of a rotation and a symmetry are allocated to the upper 5 bits and the lower 3 bits, respectively. When the pattern code PC is denoted as '11111', and the fundamental pattern is set as a state code '000', a block code of the fundamental pattern becomes '11111000', and when a clockwise 90° rotation is denoted as '001', a block code after this rotation processing becomes '11111001'.

COPYRIGHT: (C) 1987, JPO&Japio